

الدوائر التوافقية Combinational Circuits

- قد تكون الدوائر المنطقية للنظم الرقمية دوائر توافقية Combinational Circuits أو تتابعية Sequential Circuits
- تتألف الدائرة التوافقية من بوابات منطقية يتم تحديد مخرجاتها في أي وقت من المدخلات مباشرة (بغض النظر عن المداخل السابقة) ولاوجود للتغذية العكسية.
- تؤدي الدائرة التوافقية عملية معينة من عمليات معالجة المعلومات والتي تكون محددة تماماً
 تحديداً منطقياً بمجموعة من الدوال المنطقية.
 - البيانات المدخلة والخارجة كلتيها ممثلة بإشارات ثنائية (1,0).
 - لكل n من المداخل هناك 2ⁿ احتمالا او توفيقاً ممكناً من توافيق قبم المداخل الثنائية.



تصميم الدوائر التوافقية Deaign of Combinational Circuits

 يبدأ تصميم الدوائر التوافقية من التحليل اللفظي للمسألة وينتهي بمخطط منطقي للدائرة التوافقية.

● تتألف طريقة التصميم في الخطوات التالية:-

1- نقوم بتحليل الشرح اللفظي لمواصفات الدائرة والمذكورة في المسألة ومنها نحدد عدد المتغيرات المدخلة المدخلة المتاحة والمتغيرات المخرجة المطلوبة ويتم تخصيص رموز حرفية للمتغيرات المدخلة والمخرجة.

2-كتابة جدول الصدق والذي يحدد العلاقات المطلوبة بين المدخلات والمخرجات.

3- نكتب الدالة المنطقية ونستخدم طرق التبسيط (الجبر البولي أو خرائط كارنوف).

4- نرسم الدالة المنطقية المبسطة.

3

باستخدام البوابات الاساسية (AND,OR,NOT) صمم دائرة لها ثلاثة مداخل ومخرج واحد عندما تكون القيمة الثنائية للمداخل أقل من ثلاثة.

• التحليل:

ونرمز لهم (A,B,C) ونرمز له بالرمز F

عدد المداخل يساوي 3

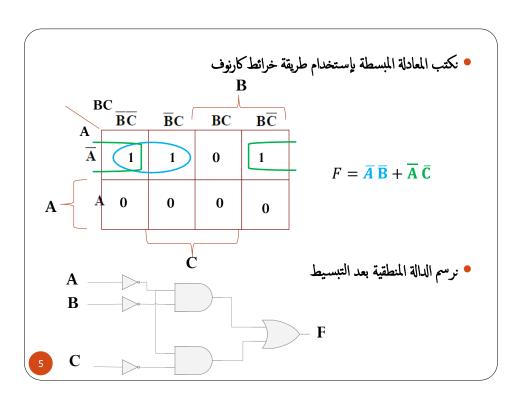
عدد المخارج يساوي 1

• نكتب جدول الصدق للمسألة:

A	В	С	F
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

4

2



صمم دائرة لها ثلاثة مداخل ومخرج واحد ويكون قيمة المخرج واحد عندما تكون عدد °1 في المداخل عدد زوجي. في ماعدى الصفر.

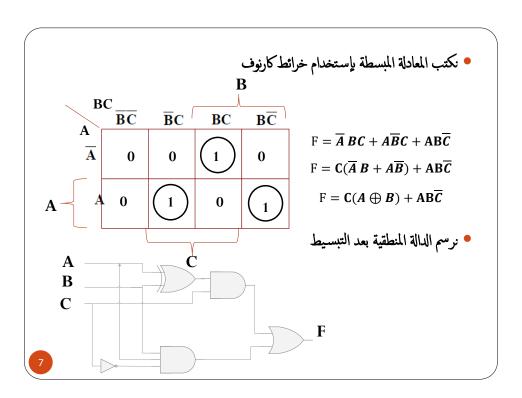
• التحليل:

عدد المداخل يساوي 3 ونرمز لهم (A,B,C)

عدد المخارج يساوي 1 ونرمز له بالرمز F • نكتب جدول الصدق للمسألة:

A	В	С	F
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	0

3



صمم دائرة لها ثلاثة مداخل ومخرج واحد ويكون قيمة المخرج واحد إذا كانت القيمة العشرية للمداخل تقبل القسمة على 3.

عدد المداخل يساوي 3 ونرمز لهم (A,B,C)

● التحليل: عدد المداخل يساوي 3

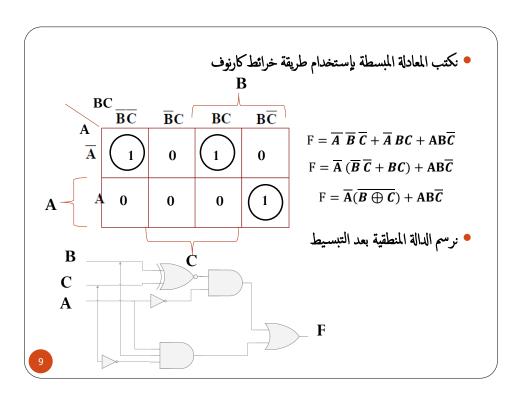
• نكتب جدول الصدق للمسألة:

عدد المخارج يساوي 1 ونرمز له بالرمز F

#	A	В	C	F
0	0	0	0	1
1	0	0	1	0
2	0	1	0	0
3	0	1	1	1
4	1	0	0	0
5	1	0	1	0
6	1	1	0	1
7	1	1	1	Λ

8

4



صمم دائرة لها ثلاثة مداخل وثلاث مخارج حيث إذا كانت القيمة الثنائية للمداخل فردية فإن المخارج تساوي المداخل على التوالي وإلا فإن المخارج تساوي صفر.

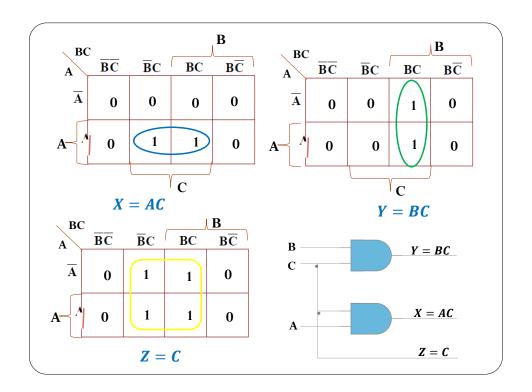
• التحليل:

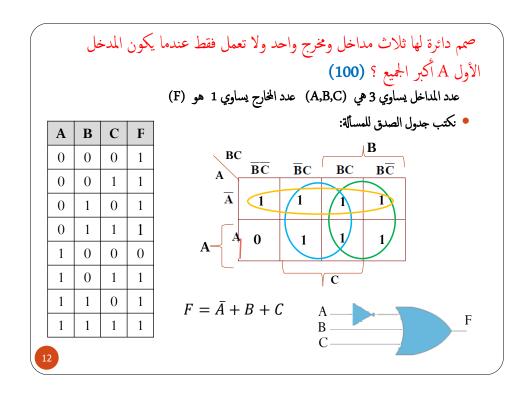
عدد المداخل يساوي 3 ونرمز لهم (A,B,C)

عدد المخارج يساوي 3 ونرمز له بالرمز (X,Y,Z)

• نكتب جدول الصدق للمسألة:

A	В	C	X	Y	Z
0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	1
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	1
1	1	0	0	0	0
1	1	1	1	1	1



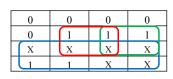


#	A	В	C	D	w	X	Y	Z
0	0	0	0	0	0	0	1	1
1	0	0	0	1	0	1	0	0
2	0	0	1	0	0	1	0	1
3	0	0	1	1	0	1	1	0
4	0	1	0	0	0	1	1	1
5	0	1	0	1	1	0	0	0
6	0	1	1	0	1	0	0	1
7	0	1	1	1	1	0	1	0
8	1	0	0	0	1	0	1	1
9	1	0	0	1	1	1	0	0
10	1	0	1	0	X	X	X	X
11	1	0	1	1	X	X	X	X
12	1	1	0	0	X	X	X	X
13	1	1	0	1	X	X	X	X
14	1	1	1	0	X	X	X	X
15	1	1	1	1	X	X	X	X

صمم دائرة محول الشفرة BCD بحيث يكون الخرج لكل حالة هو قيمة الدخل مضاف اليه 3

عدد المداخل يساوي 4 ونرمز لهم (A,B,C,D) عدد المخارج يساوي 4 ونرمز له بالرمز (W,X,Y,Z) نكتب جدول الصدق للمسألة حسب فهم وشرح السؤال نستخدم خرائط كارنوف لكل مخرج لإيجاد المعادلات. نرسم الدالة المنطقية المبسطة.



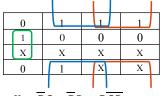


$$w = A + BC + BD$$

_		_		_			
L	1		0		1		0
	1		0		1	Г	0
	X		X		X	Г	X
	1		0		X		X

$$Y = \overline{CD} + CD$$

$$Y = \overline{C \oplus D}$$



$$X = \overline{B}C + \overline{B}D + B\overline{C}\overline{D}$$
$$X = \overline{B}(C + D) + B(\overline{C} + \overline{D})$$

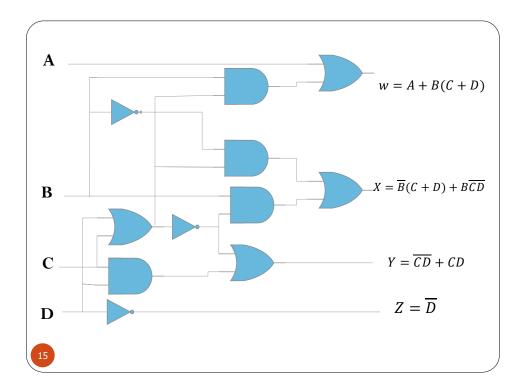
$$X = B \oplus (C + D)$$

1		0	0	1
1		0	0	1
X		X	X	X
1		0	X	X

$$Z = \overline{D}$$

14

7



تصميم الدوائر الرقمية باستخدام بوابات الـ NOR فقط او NAND فقط

- عندما يتم تصنيع الدائرة المنطقية في شكل دائرة متكاملة Integrated Circuit او IC فإنه عادة ما يتم بناء الدائرة المنطقية بالكامل باستخدام نوع واحد فقط من البوابات. وهي إما بوابات NAND او بوابة NOR
- في بناء الدوائر الرقمية يتم استخدام بوابات NOR , NAND أكثر من بوابات الـ NOR , OR أكثر من بوابات الـ NOT, AND ,OR
- كما أن بناء دائرة رقمية باستخدام بوابات الـ NAND فقط أو NOR فقط يقلل من عدد IC's المستخدمة .
- ونظراً لأهمية بوابات NAND , NOR في تصميم الدوائر الرقمية تم استنباط قواعد وأساليب لتحويل الدوال المنطقية المعطاة على أساس AND OR, NOT ومخططات NAND , NOR المنطقية المكافئة لها.

16

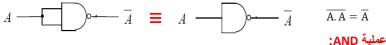
8

كفاية عملية NAND) كفاية عملية

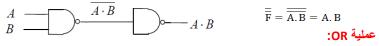
المقصود بكفاية عملية NAND هو أن العمليات المنطقية الأساسية الثلاث (NOT AND ،OR) يمكن إجراؤها جميعاً باستخدام بوابات NAND فقط. وبالتالي يمكن بناء أي دائرة منطقية بالكامل باستخدام بوابات NAND،

عملية NOT:

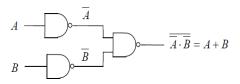
يمكن أن نقوم باستخدام بوابة NAND كعاكس منطقي بربط جميع أطراف الدخل لها في طرف واحد



يمكن إجراء عملية AND عن طريق إجراء عملية NAND متبوعة بعملية عكس منطقى



يمكن إجراء عملية OR عن طريق إجراء عملية NAND مسبوقة بعملية عكس منطقى لكل طرف من أطراف الدخل

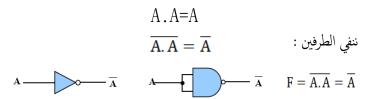


A	В	$\overline{\overline{A}}$	\overline{B}	$\overline{A} \cdot \overline{B}$	$\overline{\overline{A} \cdot \overline{B}}$	A + B
0	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	0	1	1

أولا: تنفيذ الدوائر الرقمية باستخدام بوابة الـ NAND

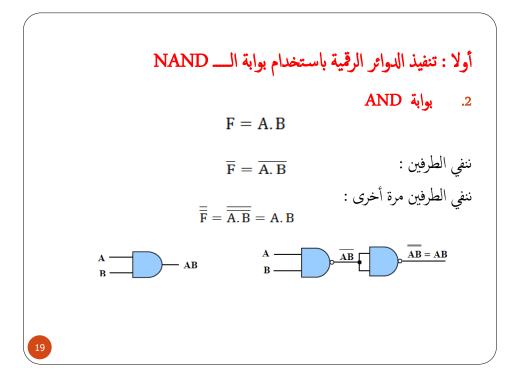
يقال عن بوابة الـ NAND أنها بوابة عامة لأن بالإمكان تنفيذ أي نظام رقمي بها. يتم تنفيذ بوابات NANDفقط كالتالي :

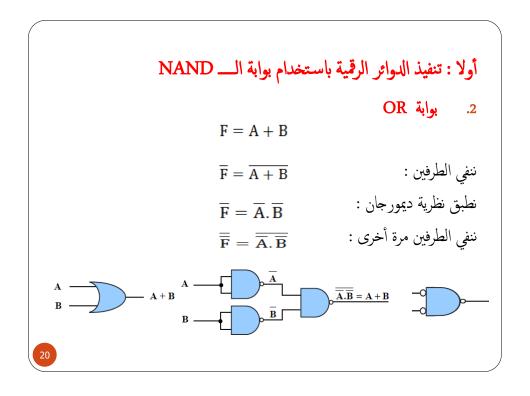
1. بوابة NOT



18

9

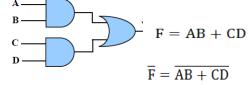




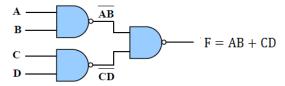
خطوات تنفيذ الدوائر المنطفية باستخدام بوابات ال NANDفقط

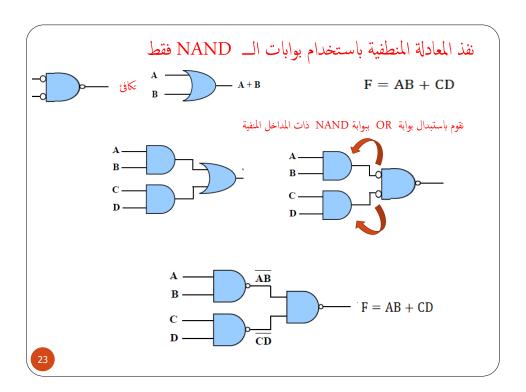
- يتطلب تنفيذ الدالة المنطقية ببوابات NAND أن تكون الدالة مبسطة في صورة مجموع حواصل الضرب (SOP) ثم تنفيذ التالي:
 - 1. نفى طرفي الدالة (المعادلة) المنطقية.
 - 2. تطبيق نظرية ديمورجان.
 - 3. نفي طرفي الدالة المنطقية مرة أخرى.
 - 4. رسم الدائرة باستخدام بوابات NAND فقط.

نفذ المعادلة المنطفية باستخدام بوابات الـ NAND فقط



- 1. نفي طرفي المعادلة:-
- $\overline{F} = \overline{AB}.\overline{CD}$ تطبيق نظرية ديمورجان الطرف الأيمن
- $\overline{\overline{F}} = \overline{\overline{AB}.\overline{CD}}$
- نفى طرفي المعادلة مرة أخرى
- 4. نرسم الدائرة باستخدام بوابات NAND





كفاية عملية Sufficiency of NOR) NOR

المقصود بكفاية عملية NOR هو أن العمليات المنطقية الأساسية الثلاث (NOT ، AND ، OR) يمكن إجراؤها جميعاً باستخدام بوابات NOR فقط. وبالتالي يمكن بناء أي دائرة منطقية بالكامل باستخدام بوابات NOR،

عملية NOT:

يمكن أن نقوم باستخدام بوابة NOR كعاكس منطقى بربط جميع أطراف الدخل لها في طرف واحد

$$A \longrightarrow \overline{A} \equiv A \longrightarrow \overline{A}$$

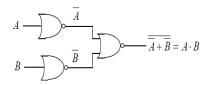
عملية OR:

يمكن إجراء عملية OR عن طريق إجراء عملية NOR متبوعة بعملية عكس منطقي.

$$A \longrightarrow A + B$$

عملية AND:

يمكن إجراء عملية AND عن طريق إجراء عملية NOR مسبوقة بعملية عكس منطقي لكل طرف من أطراف الدخل



A	В	$\overline{\overline{A}}$	\overline{B}	$\overline{A} + \overline{B}$	$\overline{\overline{A} + \overline{B}}$	$A \cdot B$
0	0	1	1	1	0	0
0	1	1	0	1	0	0
1	0	0	1	1	0	0
1	1	0	0	0	1	1

ثانياً : تنفيذ الدوائر الرقمية باستخدام بوابة الـــ NOR

يقال عن بوابة الـ NOR أنها بوابة عامة لأن بالإمكان تنفيذ أي نظام رقمي بها. يتم تنفيذ بوابات NORفقط كالتالي:

NOT بوابة 1

$$F = A + A$$

$$\overline{F} = \overline{A + A} = \overline{A}$$
 is identified in identification.





25

أولا : تنفيذ الدوائر الرقمية باستخدام بوابة الــ NOR

2. بوابة OR

$$F = A + B$$

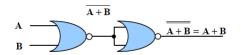
$$\overline{F} = \overline{A + B}$$

ننفي الطرفين:

$$\overline{\overline{F}} = \overline{\overline{A + B}}$$

ننفي الطرفين مرة أخرى:





26

ثانياً : تنفيذ الدوائر الرقمية باستخدام بوابة الـــ NOR

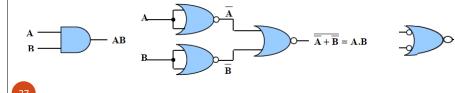
AND بوابة .2

F = A.B

 $\overline{\mathbf{F}} = \overline{\mathbf{A}}.\overline{\mathbf{B}}$: itibation is itibation isi

 $\overline{F} = \overline{A} + \overline{B}$ نظبق نظریة دیمور جان :

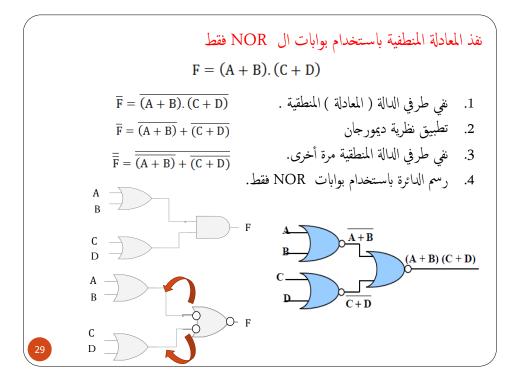
 $\overline{\overline{F}} = \overline{\overline{A} + \overline{B}}$ ننفى الطرفين مرة أخرى :

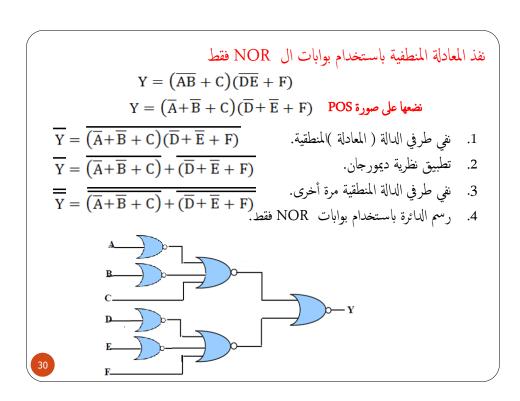


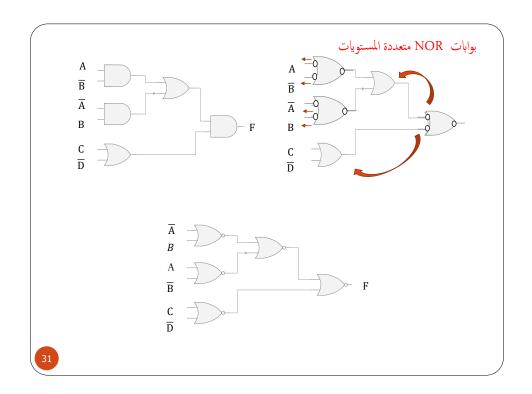
خطوات تنفيذ الدوائر المنطفية باستخدام بوابات ال NORفقط

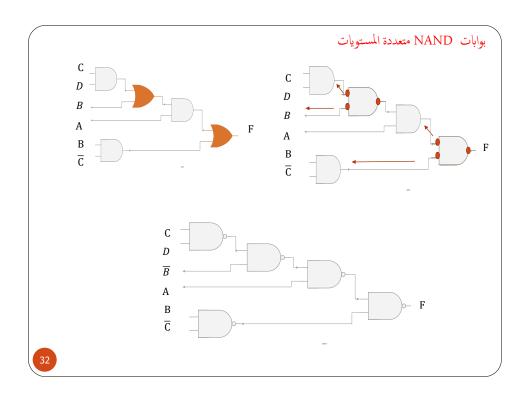
- يتطلب تنفيذ الدالة المنطقية ببوابات NOR أن تكون الدالة مبسطة في صورة ضرب حواصل الجمع (POS) ثم تنفيذ التالي:
 - 1. نفي طرفي الدالة (المعادلة) المنطقية.
 - 2. تطبيق نظرية ديمورجان.
 - 3. نفي طرفي الدالة المنطقية مرة أخرى.
 - 4. رسم الدائرة باستخدام بوابات NOR فقط.

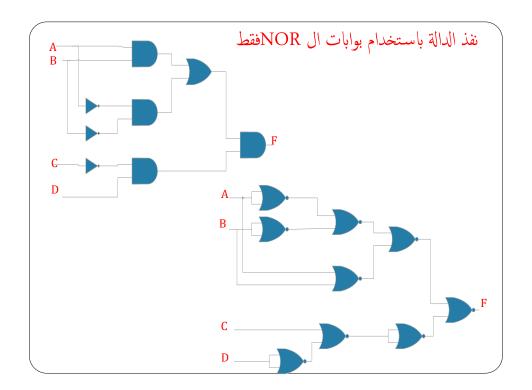
28

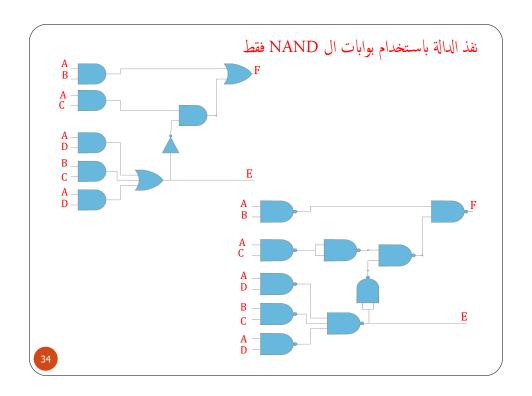


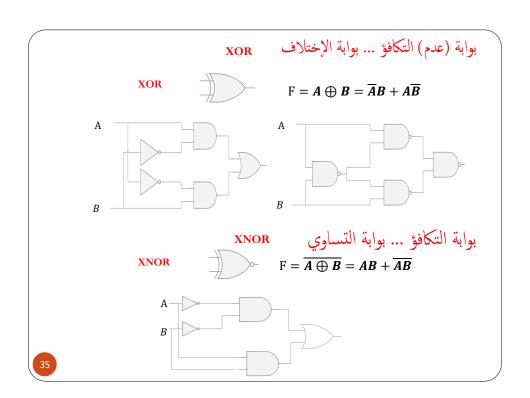


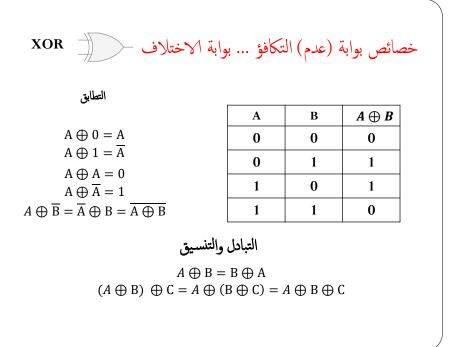




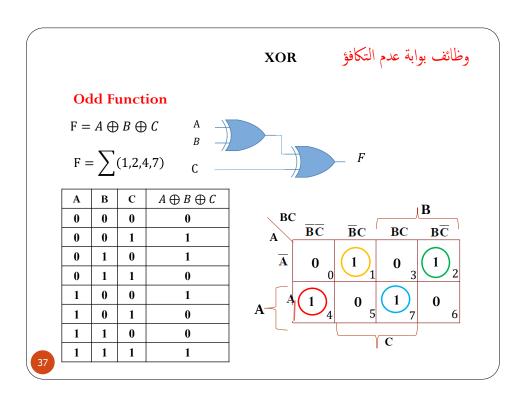


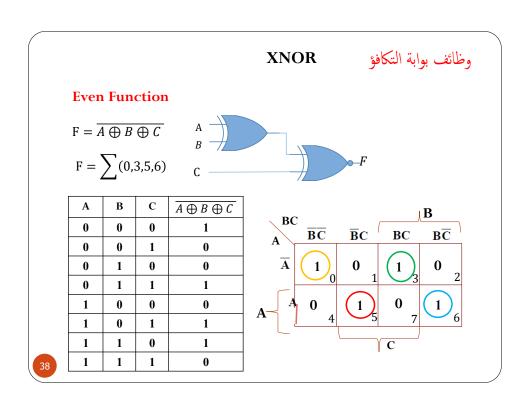




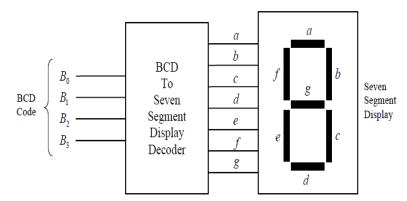


18





صمم دائرة BCD to Seven Segment Display



دخل الدائرة عبارة عن رقم من الأرقام 0- 9 ممثل في صورة شفرة BCD وخرجها عبارة عن الإشارات التي تتحكم في إضاءة القطع السبعة لعرض الرقم المدخل على الـ Seven Segment أي قطعة من القطع السبعة عبارة ديود باعث للضوء (LED) يضئ عند وضع القيمة 1 في الطرف الدخل الخاص به ولايضئ عند وضع القيمة 0 في ذلك الطرف.

#	B_3	B_2	B_1	B_0	а	b	c	d	e	f	g
0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	0
2	0	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1
3	0	0	1	1	1	1	1	1	0	0	1
4	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1
5	0	1	0	1	1	0	1	1	0	1	1
6	0	1	1	0	1	0	1	1	1	1	1
7	0	1	1	1	1	1	1	0	0	0	0
8	1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1
9	1	0	0	1	1	1	1	1	0	1	1
10	1	0	1	0	×	×	×	×	×	×	×
11	1	0	1	1	×	×	×	×	×	×	×
12	1	1	0	0	×	×	×	×	×	×	×
13	1	1	0	1	×	×	×	×	×	×	×
14	1	1	1	0	×	×	×	×	×	×	×
15	1	1	1	1	×	×	×	×	×	×	×

أولاً: نكتب جدول الصدق

ثانياً: التعبيرات المنطقية

 $a = \sum m (0,2,3,5,6,7,8,9) + \sum d (10,11,12,13,14,15)$

 $b = \sum m \; (0,1,2,3,4,7,8,9) + \sum d \; (10,11,12,13,14,15)$

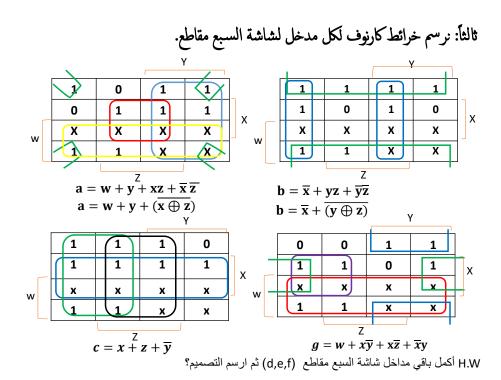
 $c = \sum m (0,1,3,4,5,6,7,8,9) + \sum d (10,11,12,13,14,15)$

 $d = \sum m (0,2,3,5,6,8,9) + \sum d (10,11,12,13,14,15)$

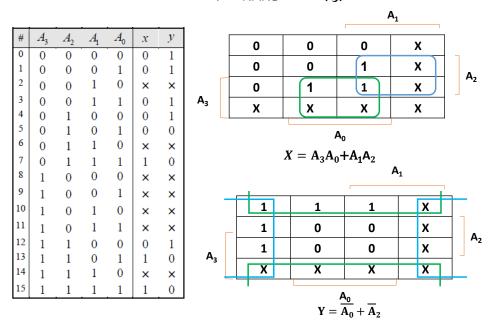
 $e = \sum_{m=0}^{\infty} m(0,2,6,8) + \sum_{m=0}^{\infty} d(10,11,12,13,14,15)$

 $f = \sum m (0,4,5,6,8,9) + \sum d (10,11,12,13,14,15)$

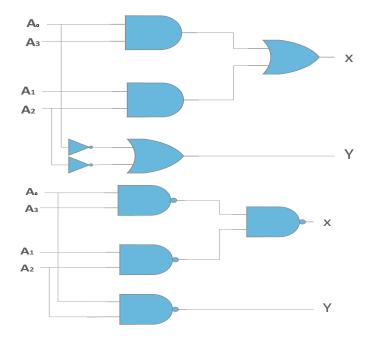
 $g = \sum m \; (2,3,4,5,6,8,9) + \sum d \; (10,11,12,13,14,15)$



صمم الدائرة المنطقية حسب جدول الحقيقة الموضح ثم قم ببناء الدائرة باستخدام: بوابات الــ NAND فقط.

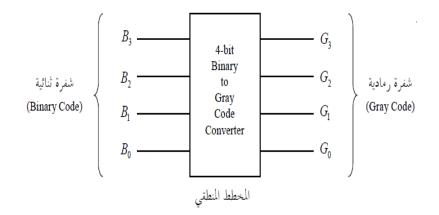


21



H.W قم ببناء الدائرة باستخدام بوابات الـ NOR فقط

صمم دائرة منطقية تقوم بتحويل شفرة ثنائية مكونة من 4 خانات إلى الشفرة الرمادية ثم قم ببناء الدائرة باستخدام بوابات الـ NAND فقط .



#	B_3	B_2	<i>B</i> ₁	B_0	G_3	G_2	G_1	G_0
0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	0	0	0	1
2	0	0	1	0	0	0	1	1
3	0	0	1	1	0	0	1	0
4	0	1	0	0	0	1	1	0
5	0	1	0	1	0	1	1	1
6	0	1	1	0	0	1	0	1
7	0	1	1	1	0	1	0	0
8	1	0	0	0	1	1	0	0
9	1	0	0	1	1	1	0	1
10	1	0	1	0	1	1	1	1
11	1	0	1	1	1	1	1	0
12	1	1	0	0	1	0	1	0
13	1	1	0	1	1	0	1	1
14	1	1	1	0	1	0	0	1
15	1	1	1	1	1	0	0	0

$$G_0 = f(B_3, B_2, B_1, B_0) = \sum m (1,2,5,6,9,10,13,14)$$

$$G_1 = f(B_3, B_2, B_1, B_0) = \sum m (2,3,4,5,10,11,12,13)$$

$$G_2 = f(B_3, B_2, B_1, B_0) = \sum m (4,5,6,7,8,9,10,11)$$

$$G_3 = f(B_3, B_2, B_1, B_0) = \sum m (8,9,10,11,12,13,14,15)$$

